

BCH符号（その3）

情報数理学特別講義I 第9回

2025-11-06

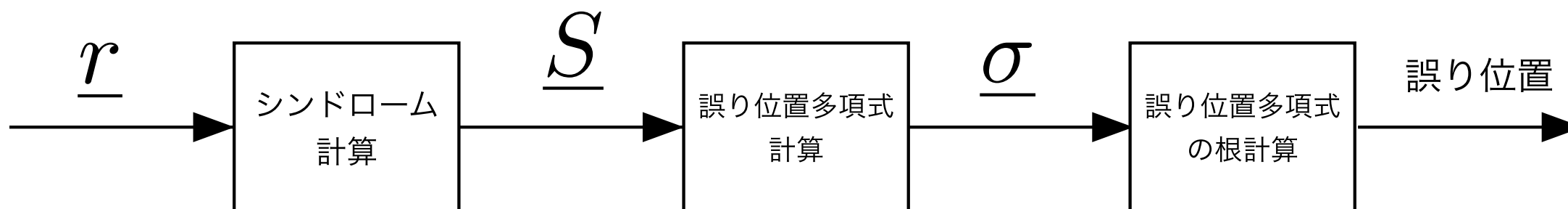
前回の講義

- BCH符号の定義, 生成多項式の設計法
 - 原始元 α に対して, $\alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{2^t}$ を根にもつ生成多項式 $g(x)$ で定義される長さ $2^q - 1$ の2元符号
 - $g(x) = \text{LCM}\{\mu_\alpha(x), \mu_{\alpha^3}(x), \dots, \mu_{\alpha^{2^t-1}}(x)\}$
- $t = 1, 2$ の誤り訂正手順.

$t = 3$ の場合

$t = 2$ の訂正方法と同様に, 下記の2元BCH符号手順に従い説明する.

1. 誤りを含む可能性のある受信語 \underline{r} を入力し, シンドローム \underline{S} を計算する.
2. シンドローム \underline{S} から, 誤り位置多項式 $\sigma(x)$ を求める.
3. 誤り位置多項式 $\sigma(x)$ の根を計算する.



シンδροームの計算 ($t = 3$)

$t = 3$ の2元BCH符号の生成多項式は $\alpha, \alpha^3, \alpha^5$ を根に持つ.

よって3つのシンδροーム S_1, S_3, S_5 を計算することができる.

いま, $i + 1, j + 1, l + 1$ ビット目に誤りが発生したとする. このときのエラー多項式は $e(x) = x^i + x^j + x^l$ となる. よって得られるシンδροームは

$$S_1 = \alpha^i + \alpha^j + \alpha^l,$$

$$S_3 = \alpha^{3i} + \alpha^{3j} + \alpha^{3l},$$

$$S_5 = \alpha^{5i} + \alpha^{5j} + \alpha^{5l}$$

となる.

このようにして得られた S_1, S_3, S_5 から,

誤り位置多項式 $\sigma(x) = \sigma_0 + \sigma_1 x + \sigma_2 x^2 + x^3$ を求める.

$t = 3$ のときの ELP

命題 10.1

$t = 3$ のときの誤り位置多項式 $\sigma(x) = \sigma_0 + \sigma_1 x + \sigma_2 x^2 + x^3$ の係数 $\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2$ は

$$\sigma_0 = \frac{S_3(S_1^3 + S_3) + S_1(S_1^5 + S_5)}{S_1^3 + S_3},$$

$$\sigma_1 = \frac{S_1^2 S_3 + S_5}{S_1^3 + S_3},$$

$$\sigma_2 = S_1$$

となる.

証明

x^2 の係数 σ_2 は, $\sigma(x) = (x + \alpha^i)(x + \alpha^j)(x + \alpha^l)$ より S_1 となることは明らか.

$$\sigma(x) = \sigma_0 + \sigma_1 x + S_1 x^2 + x^3.$$

この誤り位置多項式に $\alpha^i, \alpha^j, \alpha^l$ を代入したものを計算すると

$$\begin{aligned}\sigma_0 + \sigma_1 \alpha^i + S_1 \alpha^{2i} + \alpha^{3i} &= 0 \\ \sigma_0 + \sigma_1 \alpha^j + S_1 \alpha^{2j} + \alpha^{3j} &= 0 \\ \sigma_0 + \sigma_1 \alpha^l + S_1 \alpha^{2l} + \alpha^{3l} &= 0\end{aligned}\tag{10-1}$$

この3つの式を両辺で足すと

$$\begin{aligned}\sigma_0 + \sigma_1(\alpha^i + \alpha^j + \alpha^l) + S_1(\alpha^{2i} + \alpha^{2j} + \alpha^{2l}) + (\alpha^{3i} + \alpha^{3j} + \alpha^{3l}) &= 0 \\ \sigma_0 + \sigma_1 S_1 + S_1^3 + S_3 &= 0\end{aligned}\tag{10-2}$$

次に, 式 (10-1) の3つの式に, それぞれ $\alpha^{2i}, \alpha^{2j}, \alpha^{2l}$ を掛けると

$$\begin{aligned}\sigma_0\alpha^{2i} + \sigma_1\alpha^{3i} + S_1\alpha^{4i} + \alpha^{5i} &= 0 \\ \sigma_0\alpha^{2j} + \sigma_1\alpha^{3j} + S_1\alpha^{4j} + \alpha^{5j} &= 0 \\ \sigma_0\alpha^{2l} + \sigma_1\alpha^{3l} + S_1\alpha^{4l} + \alpha^{5l} &= 0\end{aligned}$$

この3つの式を両辺で足すと

$$\begin{aligned}\sigma_0(\alpha^{2i} + \alpha^{2j} + \alpha^{2l}) + \sigma_1(\alpha^{3i} + \alpha^{3j} + \alpha^{3l}) \\ + S_1(\alpha^{4i} + \alpha^{4j} + \alpha^{4l}) + (\alpha^{5i} + \alpha^{5j} + \alpha^{5l}) &= 0 \\ \sigma_0 S_1^2 + \sigma_1 S_3 + S_1^5 + S_5 &= 0\end{aligned}\tag{10-3}$$

式 (10-2), (10-3) に対して定数項を移項して, 並べると

$$\begin{aligned}\sigma_0 + \sigma_1 S_1 &= S_1^3 + S_3 \\ \sigma_0 S_1^2 + \sigma_1 S_3 &= S_1^5 + S_5\end{aligned}$$

行列の形式で書くと

$$\begin{pmatrix} 1 & S_1 \\ S_1^2 & S_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sigma_0 \\ \sigma_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} S_1^3 + S_3 \\ S_1^5 + S_5 \end{pmatrix}$$

逆行列を計算すると

$$\begin{pmatrix} \sigma_0 \\ \sigma_1 \end{pmatrix} = \frac{1}{S_1^3 + S_3} \begin{pmatrix} S_3 & S_1 \\ S_1^2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} S_1^3 + S_3 \\ S_1^5 + S_5 \end{pmatrix}$$

以上より, 命題10.1が証明された. \square

ELPの導出に関して

以上のように、誤り数 $t = 3$ に対しても誤り位置多項式 $\sigma(x)$ を計算することができる。
任意の誤り数 t に対しても同様に誤り位置多項式 $\sigma(x)$ を計算することはできるが、解くべき逆行列が大きくなっていくため計算するのが難しくなる。
専門書においても、 $t = 5$ までの計算式しか書かれていない。

練習問題1(15分)

$GF(2^4)$ の原始元 α の最小多項式を $\mu_\alpha(x) = 1 + x + x^4$ とする. 生成多項式 $g(x) = \mu_\alpha \mu_{\alpha^3} \mu_{\alpha^5}$ で定義された長さ 15 の3誤り訂正2元BCH符号によって符号化された符号多項式が, 通信路を通過して受信多項式 $r(x) = 1 + x + x^3 + x^5 + x^6$ となったとき, 誤り位置に対応する $GF(2^4)$ 上の元を求めよ.

解法手順

(1) シンドローム S_1, S_3, S_5 を計算する.

(2) 誤り位置多項式 $\sigma(x) = \sigma_0 + \sigma_1 x + S_1 x^2 + x^3$ の係数 σ_0, σ_1 はそれぞれ
$$\sigma_0 = \frac{S_3(S_1^3 + S_3) + S_1(S_1^5 + S_5)}{S_1^3 + S_3}, \quad \sigma_1 = \frac{S_1^2 S_3 + S_5}{S_1^3 + S_3}$$
 となる.

(3) $GF(2^4)$ の非零の元を順に $\sigma(x)$ へ代入し, 誤り位置多項式の根を求める.

練習問題2(15分)

$GF(2^4)$ の原始元 α の最小多項式を $\mu_\alpha(x) = 1 + x + x^4$ とする. 生成多項式 $g(x) = \mu_\alpha \mu_{\alpha^3} \mu_{\alpha^5}$ で定義された長さ 15 の3誤り訂正2元BCH符号によって符号化された符号多項式が, 通信路を通過して受信多項式 $r(x) = 1 + x^3 + x^4 + x^6 + x^8 + x^9$ となったとき, 誤り位置に対応する $GF(2^4)$ 上の元を求めよ.

解法手順

- (1) シンドローム S_1, S_3, S_5 を計算する.
- (2) 誤り位置多項式 $\sigma(x) = \sigma_0 + \sigma_1 x + S_1 x^2 + x^3$ の係数 σ_0, σ_1 はそれぞれ
$$\sigma_0 = \frac{S_3(S_1^3 + S_3) + S_1(S_1^5 + S_5)}{S_1^3 + S_3}, \quad \sigma_1 = \frac{S_1^2 S_3 + S_5}{S_1^3 + S_3}$$
 となる.
- (3) $GF(2^4)$ の非零の元を順に $\sigma(x)$ へ代入し, 誤り位置多項式の根を求める.